JP7203540A RADIO COMMUNICATION SYSTEM

Bibliography

DWPI Title

Mobile radio communication system has transmitter for sending signal that includes second recognition number obtained by calculation

Original Title

RADIO COMMUNICATION SYSTEM

Assignee/Applicant

Standardized: NIPPON TELEGRAPH & TELEPHONE

Original: N T T IDOU TSUUSHINMOU KK

Inventor

TANAKA KAZUE; KAMISHIRO MAKOTO; HIRONO MASAHIKO

Publication Date (Kind Code)

1995-08-04 (A)

Application Number / Date

JP1993337148A / 1993-12-28

Priority Number / Date / Country

JP1993337148A / 1993-12-28 / JP

Abstract

PURPOSE: To provide a radio communication system capable of preventing the resources of a base station and radio resources from being unjustly used by an illegal radio mobile station.

CONSTITUTION: A radio base station is provided with a means (25-1) holding network ID (1a third identification number) of the radio base station, a means (25-2) holding radio base station ID (a first identification number) and a means (25-3) preparing ciphering ID (a second identification number) from network ID and radio base station ID and holding it. This ciphering ID and ciphering ID, which is added to a signal transmitted from the radio mobile station and calculated by the radio mobile station, are compared and when they are not equal, the signal is not received.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-203540

(43)公開日 平成7年(1995)8月4日

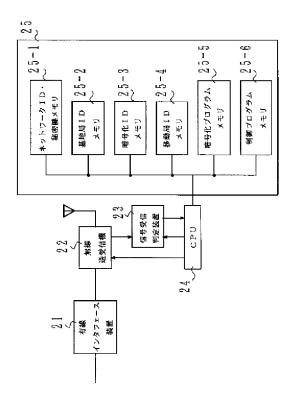
(51) Int.Cl. ⁶ H 0 4 Q H 0 4 L	-	識別記号	庁内 整理番号	FΙ				技術表示	簡所
110 12	0,02		7605-5K	H 0 4 B	7/ 26	109	R		
				H 0 4 L	9/ 00		Α		
				審査請求	未請求	請求項の数3	OL	(全 8	頁)
(21)出願番号		特願平5-337148	(71)出願人	392026693					
				エヌ・ティ・ティ移動通信網株式会社					
(22)出願日		平成5年(1993)12	/#A\ #WHE -is	東京都港区虎ノ門二丁目10番1号					
				(72)発明者			⊐1∩30%.	1 H 🛩	-
						巷区虎ノ門二丁目 ティ移動通信網板			.x •
				(72)発明者			(N.JW.Z.X.)	TL 3	
				(,=,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,		、, 甚区虎ノ門二丁E	110番	1号 エ	ヌ・
						ティ移動通信網根			
				(72)発明者	▲廣▼ӭ	野 正彦			
					東京都洋	巻区虎ノ門二丁 目	10番	1号 エ	. z
					ティ・シ	ティ移動通信網棒	朱式会	土内	
				(74)代理人	弁理士	磯村 雅俊	外1:	名)	

(54) 【発明の名称】 無線通信システム

(57)【要約】

【目的】 不正な無線移動局によって基地局資源や無線 資源が不当に使用されるのを防止することが可能な無線 通信システムを提供すること。

【構成】 無線基地局は、無線基地局のネットワーク I D (第3の識別番号)を保持する手段(25-1)と、無線基地局 I D (第1の識別番号)を保持する手段(25-2)と、ネットワーク I D と無線基地局 I D とから暗号化 I D (第2の識別番号)を作成して保持する手段(25-3)とを有しており、この暗号化 I D と無線移動局から送信される信号に付加されている無線移動局で計算された暗号化 I D とを比較し、不一致の場合はその信号を受け付けないようにしている。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 無線基地局と無線移動局と交換局を有する無線通信システムにおいて、

上記無線基地局は、該無線基地局のネットワークを識別する第3の識別番号を保持する手段と、該無線基地局を識別する第1の識別番号を保持する手段と、暗号化された第2の識別番号を交換局から受信するか、または、計算により求める手段と、求めた第2の識別番号を保持する手段と、上記第3の識別番号を含む報知信号を定期的に送出する手段と、上記第2の識別番号を含む信号を送出する手段と、上記第2の識別番号を含む信号を受信する手段とを有し、

上記無線移動局は、無線基地局からの上記報知信号により第3の識別番号を受信する手段と、受信した上記第3の識別番号を記憶する手段と、上記無線基地局から送出された上記第1の識別番号を含む信号を受信する手段と、暗号化された第2の識別番号を計算により求める手段と、計算により求めた上記第2の識別番号を含む信号を送出する手段とを有することを特徴とする無線通信システム。

【請求項2】 請求項1記載の無線通信システムにおいて、上記無線基地局および無線移動局における第2の識別番号を計算により求める手段は、上記第3の識別番号と上記第1の識別番号から計算により求めるか、または、第3の識別番号に対応する秘密鍵を予め記憶しておき、該秘密鍵と上記第1の識別番号から計算により求める手段であることを特徴とする無線通信システム。

【請求項3】 請求項1または請求項2記載の無線通信 システムにおいて、上記交換局は上記第1の識別番号を 時間的に変更する手段を有することを特徴とする無線通 信システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、無線基地局と無線移動局間からなる無線通信システムに関し、特に、不正な無線移動局からのアクセスによって無線基地局のCPU資源などが不当に使用されるのを防止することができる無線通信システムに関する。

[0002]

【従来の技術】まず、無線移動局から無線基地局へ発信を行う場合の従来の動作について説明する。図9は無線移動局が無線基地局へ発信を行う際の発信のシーケンスの例を示す図である。同図において、91は無線移動局から無線基地局への上りの発信信号で、無線リンクの確立を要求する信号である。この上り発信信号の一例を図10に示す。図10において、101は無線送受信機において同期を取るためのプリアンブル、102は上り同期ワード、103は報知チャネル、個別制御チャネル、着信チャネルなどのチャネル種別を示すチャネル種別で、発信信号では個別制御チャネルと表示される。10

4は当該上り信号の宛先の基地局ID、105は該発信信号を送出する無線移動局の移動局ID、106はメッセージ種別でこの場合は"発信"が表示される。107は発信信号のデータ、108はビット誤り検出用のCRC (Cyclic Redundancy Check) 符号である。

【0003】92は無線基地局からの下りのチャネル指 定信号で、無線リンクのチャネル指定を行う信号であ る。この下りのチャネル指定信号の一例を図11に示 す。図11において、111は無線送受信機において同 期を取るためのプリアンブル、112は下り同期ワー ド、113は報知チャネル、個別制御チャネル、着信チ ャネルなどのチャネル種別を示すチャネル種別で、チャ ネル指定信号では個別制御チャネルと表示される。11 4は当該下り信号を送出する無線基地局の基地局 I D、 115は当該下り信号の宛先である無線移動局の移動局 ID、116はメッセージ種別でこの場合は"チャネル 指定"が表示される。117はチャネル指定信号のデー タ、118はCRCである。93は上り発信信号91お よび下り92の信号のやり取りにより確立された無線リ ンクを用いてエンドエンドで呼の設定を行う呼設定信号 であり、94は呼設定受付信号、95は無線移動局の認 証を要求する信号、96は95の認証要求信号に応答す る認証応答信号である。97は無線基地局から指定を行 った無線リンクチャネルヘチャネル切替を行うタイミン グを示している。

【0004】通常、無線移動局は、無線基地局から報知 信号や着信信号を定期的に受信しており、無線基地局に 対して発信を行う場合には当該無線基地局からの信号中 に表示されている基地局IDと移動局IDを発信信号中 に図10に示したように基地局ID104、移動局ID 105として表示する。無線基地局は移動局から受信し た発信信号中の基地局ID105が自基地局のIDと同 じかどうかを判定し、同じIDの場合にだけ自無線基地 局への発信信号であると認識する。また、無線基地局は チャネル指定信号を無線移動局へ送信する際、自無線基 地局 I Dと移動局 I Dをチャネル指定信号中に図11に 示したように基地局 I D 1 1 4、移動局 I D 1 1 5 とし て表示する。以上により無線移動局は無線基地局へ発信 を行い、無線基地局からチャネル指定を受けることがで きる。すなわち、図10の発信信号と図11のチャネル 指定信号では基地局 I D 1 0 4 と 1 1 4、移動局 I D 1 05と115が同じであることにより無線移動局、無線 基地局共に信号の送受信が可能である。無線基地局で は、チャネル指定を行った後無線移動局の管理および無 線資源管理を開始する。すなわち、移動局ID105を 持った無線移動局に対して、無線基地局のCPU資源、 メモリや無線器などの資源を割り当てることになる。ま た、当該無線移動局と無線基地局間に無線リンクが張ら れており無線資源をも割り当てている。無線基地局側で は認証要求95や認証応答96により無線移動局の認証 を行い不正な無線移動局の呼接続を防止している。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】上記のような従来のシステムでは、不正な無線移動局が存在する場合、認証により不正な無線移動局の呼接続防止は可能であるが、当該不正移動局に対して無駄にCPU等の無線基地局資源や無線リンクなどの無線資源を割り当ててしまう欠点がある。本発明の目的は、上記欠点を解消し、不正な無線移動局によって基地局資源や無線資源が不当に使用されるのを防止することが可能な無線通信システムを提供することにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記目的を達 成するために、無線基地局(図2)に、該無線基地局の ネットワークを識別する第3の識別番号を保持する手段 (25-1)と、該無線基地局を識別する第1の識別番 号を保持する手段(25-2)と、暗号化された第2の 識別番号を交換局から受信するか、または、計算により 求める手段と、求めた第2の識別番号を保持する手段 (25-3)と、第3の識別番号を含む報知信号を定期 的に送出する手段と、第1の識別番号を含む信号を送出 する手段と、第2の識別番号を有する信号を受信する手 段とを有し、無線移動局(図4)に、無線基地局からの 報知信号により第3の識別番号を受信する手段と、受信 した第3の識別番号を記憶する手段(45-1)と、無 線基地局から送出された第1の識別番号を有する信号を 受信する手段と、暗号化された第2の識別番号を計算に より求める手段と、計算により求めた第2の識別番号を 含む信号を送出する手段とを有することを特徴としてい る。また、無線基地局および無線移動局における第2の 識別番号を計算により求める手段は、第3の識別番号と 第1の識別番号から計算により求めるか、または、第3 の識別番号に対応する秘密鍵を予め記憶しておき (図2 の25-1、図4の45-1)、該秘密鍵と第1の識別 番号から計算により求める手段であることを特徴として いる。さらに、交換局(図3)は第1の識別番号を時間 的に変更する手段(35-1)を有することを特徴とし ている。

[0007]

【作用】本発明は、上記第1~第3の識別番号を用い、かつ、第3の識別番号と第1の識別番号から第2の識別番号を計算する手段を秘密にしておくことにより、また第3の識別番号毎に計算手法を異ならせることにより、不正な無線移動局が無線基地局へ発信信号を受信させることを不可能にしている。強いて任意の第2の識別番号で発信を行ったとしても無線基地局が受信を行わないためチャネル指定を受けることはできない。また、無線基地局は無線移動局からの信号を受信する場合、従来の構成が自無線基地局IDを含む信号の受信を行っているのに対して、本発明の構成は無線基地局IDの代わりに暗

号化された識別番号(第2の識別番号)を含む信号を受信するようにしただけであり、信号受信に関しては何等信号処理量は増加しない。また、第2の識別番号を計算する手段として、第3の識別番号に対応する秘密鍵を第1の識別番号とから第2の識別番号を計算することにより、より一層暗号としての強度を高めることができる。さらに、識別番号を時間的に変更する手段を持つことにより、不正無線移動局から不当アクセスをより強く防止することができる。本構成により、無線基地局は信号受信のための処理量を増加させることなく、無線移動局から無線基地局へ送信する無線アクセスのための識別番号を容易に暗号化でき、結果として不正な無線移動局に対して無駄に無線基地局資源や無線資源を割り当てることをなくすことができる。

[0008]

【実施例】図1は、本発明を適用した場合のシステム構 成の一実施例を示す図である。同図において、11-a および11-bは無線基地局、12-aおよび12-b はそれぞれ無線基地局11-aおよび11-bの無線ゾ ーン、13は交換局、14は無線移動局、15は交換局 と無線基地局を接続する構内回線を示す。同図において 無線基地局11-aと11-bの無線ゾーンをそれぞれ 12-aと12-bとする。無線移動局14は無線ゾー ン12-aと12-bのオーバラップ部分にあり、無線 基地局41-aおよび41-bの両方からの信号を受信 可能であると仮定する。本実施例では、無線基地局11 -aおよび11-b、無線移動局14、交換局13、無 線基地局が定期的に送信する報知信号、無線移動局から 無線基地局への上り発信信号に工夫を施すことにより不 正な無線移動局からの不当な資源の使用を防止してい る。以下に、本発明の実施例における無線基地局、無線 移動局、交換局の構成およびその動作を詳細に説明す

【0009】まず、本実施例で用いられる報知信号、上り発信信号、下りチャネル指定信号について説明しておく。本実施例における無線基地局11から無線移動局14への下り報知信号は、例えば、図5のように構成されている。同図において、51は無線送受信機において同期を取るためのプリアンブル、52は下りの同期ワード、53は報知チャネル、個別制御チャネル、着信チャネルなどのチャネルの種別を示すチャネル種別、54は当該下り信号を送出した無線基地局11ーaの基地局ID、55はメッセージの種別を示す信号であり、ここでは、例えば、ネットワークIDの報知を行っていることを示している。56はネットワークID、57は報知信号のデータ、58はビット誤り検出用の符号である。無線基地局11では、例えば、定期的に図5の報知信号を送信しているとする。

【0010】また、無線移動局14から無線基地局11 -aへの上り発信信号は、例えば、図6のように構成さ れている。同図において、61は無線送受信機において同期を取るためのプリアンブル、62は上がりの同期ワード、63は報知チャネル、個別制御チャネル、着信チャネルなどのチャネルの種別を示すチャネル種別で発信においては個別制御チャネルと表示する。64は当該上がり信号の宛先である無線基地局11-aの暗号化 I D、65は当該上がり信号の送信元である無線移動局 140移動局 12000 12000 130 130 130 130 130 130 130 130 130 130 130 130 140 140 150

【0011】また、無線基地局11-aから無線移動局14への下りチャネル指定信号は、例えば、図7のように構成されている。同図において、71は無線送受信機において同期を取るためのプリアンブル、72は下りの同期ワード、73は報知チャネル、個別制御チャネルへ、着信チャネルなどのチャネルの種別を示すチャネル種別でチャネル指定信号においては個別制御チャネルと表示する。74は当該下り信号を送出した無線基地局11-aの基地局ID、75は当該信号の宛先である無線移動局14の移動局ID、76はメッセージの種別を示す信号であり、ここでは、例えば、チャネル指定を行っていることを示している。77はチャネル指定信号のデータ、78はビット誤り検出用のCRC符号である。

【0012】図2は本実施例における無線基地局、例え ば、無線基地局11-a の構成例を示す図である。同図 において、21は交換局13と有線によって接続するた めの有線インタフェース装置、22は無線送受信機、2 3は無線送受信機22で受信した信号が自無線基地局宛 であるか否かを判断するための信号受信判定装置、24 は無線基地局全体の制御を行うCPU(中央処理装 置)、 $25-1\sim25-6$ はメモリを示している。無線 基地局11-aが無線移動局14からの発信信号(図 6) を受信する場合、CPU24は信号受信判定装置2 3に対して自無線基地局 I Dから計算した暗号化 I Dを 設定する。信号受信判定装置23は無線送受信機22が 受信した信号全てをモニタしており、受信した信号中の 暗号化ID64がCPU24から指定された上記暗号化 IDと一致する場合に当該信号をCPU24へ送る働き をする。例えば、無線移動局14が無線基地局11-a へ信号を送信した場合には暗号化 I D 6 4 は無線基地局 11-aに対応する暗号化IDとなっているため、無線 基地局11-aだけが受信可能で、間違って無線基地局 11-bが受信することはない。

【0013】メモリ25(25-1~25-6)は、例えば、以下に示すようなメモリである。25-1は、例えば、自基地局のネットワークID(第3の識別番号)を記憶するためのメモリである。また、ネットワークIDと対になる秘密鍵も本メモリに記憶されており、第3の識別番号と対応する秘密鍵に相当している。本ネット

ワークIDおよび秘密鍵の設定方法としては、例えば、 交換局13から配下の全ての無線基地局11 (ここでは 11-a、11-b) へ同じネットワーク I Dおよび秘 密鍵をシステム立ち上げ時に書き込む方法が考えられ る。ネットワーク I D は後述する図 5 の報知信号中にネ ットワークID56として表示し、無線移動局に対して 接続可能であるか否かを示すものであり、また、暗号化 IDの計算方法を指定するものである。25-2は無線 基地局のIDを示す無線基地局ID(第1の識別番号) を記憶するメモリである。本無線基地局IDを書き込む 方法としては、例えば、後述するように交換局13から 行う方法がある。25-3は上がり信号の受信判定を行 う際に用いる暗号化 I D (第2の識別番号) を記憶する メモリである。本暗号化IDを記憶する方法としては、 例えば、交換局13から初期立ち上げ時にローディング する方法や、後述する暗号化プログラムメモリ25-5 にある暗号化プログラムを用いて初期立ち上げ時に計算 を行い、その結果を記憶する方法がある。図6に示した 上り発信信号を受信する場合、CPU24は信号受信を 行うために信号受信判定装置23へ本暗号化IDを設定 する。

【0014】25-4は無線基地局が現在制御中の無線 移動局14の移動局 I Dを記憶するためのメモリであ る。本移動局IDは信号受信時に信号中の移動局IDを そのまま記憶する。制御中の無線移動局14个下り信号 を送信する場合、本移動局IDを送信信号中に(例え ば、図7の移動局 I D 75) 表示する。25-5は暗号 化IDを初期立ち上げ時に計算するための暗号化プログ ラムを記憶するためのメモリである。このメモリは暗号 化IDの計算を無線基地局で行わない場合には不要であ る。本暗号化プログラムはネットワーク I D と 1 対 1 に 対応しており、一例としてここでは交換局13配下の全 ての無線基地局11 (11-a、11-b) で同一であ ると仮定する。秘密鍵を用いた暗号化プログラムの具体 例として、例えば、米国で標準化された公知の暗号化規 格DES (Data Encryption Standard) などによる アルゴリズムを用いることができ、例えば、基地局ID を原文とし、メモリ25-1中の秘密鍵を鍵として暗号 文を上記DESアルゴリズムで計算し、この暗号文を暗 号化 I Dとする方法がある。また、例えば、暗号化 I D を求める簡易な方法としては、基地局IDとネットワー クIDの排他的論理和を取る方法もある。25-6は無 線基地局の制御を行うための制御プログラムを格納する メモリである。

【0015】図3は本実施例における交換局13の構成例を示す図である。同図において、31はスイッチ回路、32は無線基地局11とのインタフェースのための無線基地局インタフェース、33はPSTNやISDNなどの公衆網と接続するための局線インタフェース、34は交換局13を制御するCPU、35(35-1、3

5-2) はメモリである。メモリには以下に示すような 種類がある。35-1は基地局IDなどを再設定するた めの基地局ID再設定プログラムを記憶するメモリであ る。識別番号は時間的に変更することができる。その方 法の一例として本プログラムを使用する例を説明する。 ここでは交換局13配下の無線基地局11は全て番号が 異なると仮定する。無線基地局11に異なる番号を付 け、かつ、その番号を時間的に変更するために、例え ば、無線基地局インタフェース62毎に異なる番号を付 けておき、この番号にオフセット値を加え、そのモジュ ロを計算する手段を設ける。例えば、1日に一度、当該 オフセット値を変更して全無線基地局11に対して指定 を行う。同時に全無線基地局11へ暗号化1Dの再計算 を指示する。暗号化 I D の計算を無線基地局 1 1 で行わ ない場合は交換局13から暗号化IDを直接無線基地局 11へ送信する方法も考えられる。35-2は交換局1 3全体を制御するための制御プログラムのメモリであ る。

【0016】図4は本実施例における無線移動局14の 構成例を示す図である。同図において、41は送受話 器、42は無線送受信機、43は無線送受信機42で受 信した信号が自移動局宛であるか否かを判断するための 信号受信判定装置、44は無線移動局全体の制御を行う CPU、45はメモリ、46はダイヤルキースイッチを 示している。無線移動局14が、無線基地局からチャネ ル指定信号(図7)を受信する場合、CPU44は信号 受信判定装置43に対して自移動局IDを設定する。信 号受信判定装置43は無線送受信機42が受信した信号 全てをモニタしており、受信信号の移動局ID105の 部分がCPU44によって設定された上記移動局IDと 一致するか否かを判定し、一致する場合にのみ当該受信 信号をCPU44へ送る働きをする。さらに、例えば、 無線基地局11-aからの信号を受信する場合、CPU 44は信号受信判定装置43へ移動局IDを指定するの みならず無線基地局11-aの基地局IDを指定するこ とにより、当該無線基地局から当該無線移動局宛の信号 のみを受信することを可能にする。

【0017】メモリ45(45-1~45-4)は、例えば、以下に示すような種類からなっている。45-1は受信している無線基地局11のネットワークID(第3の識別番号)を記憶するためのメモリである。無線移動局14は接続可能な無線基地局であれば当該無線基地局から報知されているネットワークIDを45-1のメモリに記憶する。無線移動局14が無線基地局に対して接続可能か否かを判断する方法としては、例えば、接続可能なネットワークIDを全て記憶しておき、報知信号中のネットワークIDと照合し、一致した信号だけを接続可能とする方法がある。ネットワークIDと対になる秘密鍵および暗号化プログラムは予め本メモリに記憶されている。複数のネットワークIDを無線移動局14が

記憶している場合、秘密鍵と暗号化プログラムも同数だけ予め記憶しておく必要がある。予め記憶しておくネットワークID、秘密鍵および暗号化プログラムの設定方法としては、例えば、工場出荷時に接続可能な全ネットワークID、秘密鍵および暗号化プログラムを書き込む方法が考えられる。暗号化プログラムは基地局で述べた方法と同様の方法で実現可能である。

【0018】45-2は無線基地局11のIDを示す無 線基地局 I D (第1の識別番号) を記憶するメモリであ る。無線移動局14は接続を行う無線基地局11-aの 基地局 I Dを本メモリに記憶しておく。無線移動局 1 4 は報知信号を捜す場合、例えば、信号受信判定装置43 ヘチャネル種別として報知チャネル、メッセージは報知 信号、ネットワークIDは自移動局が受信可能なIDの 中の1つを設定することで報知信号を捜すことができ る。無線移動局14は、例えば、無線基地局11-aの 報知信号を受信すると、基地局ID54を基地局IDメ モリ45-2へ記憶し、当該無線基地局からの信号の待 ち受けを行う。 45-3は無線移動局14の移動局ID を記憶するメモリである。設定方法としては、例えば、 工場出荷時に書き込む方法などが考えられる。45-4 は無線移動局14の制御を行うための制御プログラムを 格納するメモリである。

【0019】図8に本発明を適用した場合の発信の例を 示す。同図を用いて、無線移動局14と無線基地局11 -a 間で行われる送受信動作を説明する。無線基地局1 1-aへの発信を行う無線移動局14は、例えば、メモ リ45-1中の無線基地局11-aのネットワークID に対応する暗号化プログラムを用いて、基地局IDメモ リ45-2中の基地局 I Dから暗号化 I Dを計算する。 次に、図6に示す発信信号を送出するために、チャネル 種別63として個別制御チャネルを、暗号化ID64と して先に計算した暗号化IDを、移動局ID65として 移動局 I Dメモリ65-3中の移動局 I Dを設定し、発 信を行う。無線基地局11-aは信号受信を行うため、 予め信号受信判定装置23に対して暗号化 I Dメモリ2 5-3中の暗号化 I Dを設定している。信号受信判定装 置23では、無線移動局14からの信号中の暗号化ID 64が設定されたIDと一致していると、CPU24へ 受信した信号を送る。 CPU24は信号受信判定装置2 3からの信号に対してメッセージ種別66およびデータ 67の解析を行い、移動局 ID65を移動局 IDメモリ 25-4へ記憶する。次に、発呼信号に対する図7に示 すチャネル指定信号を送出するため、チャネル種別73 として個別制御チャネルを、基地局ID74として基地 局 I Dメモリ45-2中の基地局 I Dを、移動局 I D 7 5として移動局 I Dメモリ 45-3中の移動局 I Dを、 メッセージ種別76としてチャネル指定を、またデータ 107として指定するチャネルデータを設定し、チャネ ル指定信号の送出を行う。以上により、正当な無線移動

局14の発信、およびチャネル指定ができる。

【0020】次に、不正な無線移動局から発信が行われ た場合の動作を例にとって本発明の有効性を説明する。 例えば、無線移動局中のメモリ45-1に無線基地局1 1-aのネットワークIDに対応する暗号化プログラム を持っていない不正な無線移動局から無線基地局11a へ不正な無線移動局が発信を行う場合を考える。この 場合、暗号化IDを計算することができない。この場 合、例えば、チャネル種別63として個別制御チャネル を、暗号化 I D 6 4 として任意のデータを、移動局 I D 65として移動局 I Dメモリ 45-3中の移動局 I Dを 設定し、任意のデータを暗号化IDと偽って図6に示す 発信信号を送出すると仮定する。無線基地局11-aは 信号受信を行うため、予め信号受信判定装置23に対し て暗号化IDメモリ25-3中の暗号化IDを設定して いる。信号受信判定装置23は、上記不正な無線移動局 からの信号中の暗号化ID64が設定されたIDと照合 するが、それらが一致していないことによってCPU2 4に対して信号を送出しない。したがって、不正な移動 局からの信号は受信されず、無線基地局11-aの基地 局資源や無線資源が不正な無線移動局によって無駄に使 用されることが防止できる。本実施例の方法は、特に第 2世代のコードレス電話方式 (デジタルコードレス電話 方式) の場合、移動局の認証を行うまでは無線アクセス 用に広帯域の制御チャネルを占有するために効果が大き V.

[0021]

【発明の効果】本発明によると、無線基地局は信号受信のための処理量を増加させることなく、無線移動局から無線基地局へ送信する無線アクセスのための番号を容易に暗号化でき、結果として不正移動局に対して無駄に無線基地局資源や無線資源を割り当てることを防ぐことができ、資源の有効利用が図れる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を適用した場合のシステム構成の一実施 例を示す図である。

【図2】本発明の一実施例における無線基地局の構成例

を示す図である。

【図3】本発明の一実施例における交換局の構成例を示す図である。

【図4】本発明の一実施例における無線移動局の構成例を示す図である。

【図5】本発明の一実施例における無線基地局から無線 移動局への下り報知信号を示す図である。

【図6】本発明の一実施例における無線移動局から無線 基地局への上り発信信号を示す図である。

【図7】本発明の一実施例における無線基地局から無線 移動局への下りチャネル指定信号を示す図である。

【図8】本発明における無線移動局と無線基地局との間 の発信信号とチャネル指定信号の送受信シーケンスを示 す図である。

【図9】従来例における無線移動局が無線基地局へ発信を行う際の発信シーケンスを示す図である。

【図10】従来例における無線移動局から無線基地局への上り発信信号を示す図である。

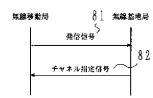
【図11】従来例における無線基地局から無線移動局への下りチャネル指定信号を示す図である。

【符号の説明】

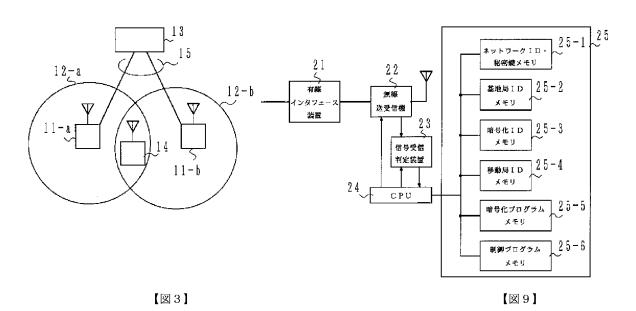
- 11-a、11-b 無線基地局
- 12-a、12-b 無線ゾーン
- 13 交換局
- 14 無線移動局
- 21 有線インタフェース装置
- 22 無線送受信機
- 23、43 信号受信判定装置
- 24, 34, 44 CPU
- 25、35、45 メモリ
- 31 スイッチ回路
- 32 無線基地局インタフェース
- 33 局線インタフェース
- 41 送受話器
- 42 無線送受信機
- 46 ダイヤルキースイッチ

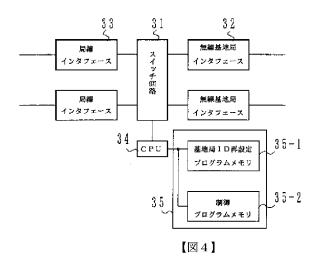


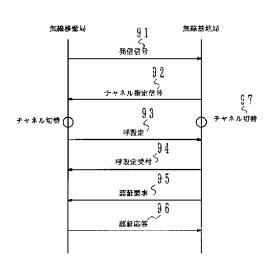


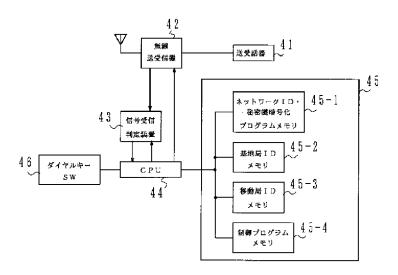


【図1】 【図2】









【図7】

71	7 2 5	73 S	74 S	7 5 <	76 5	77	7.8 S	
プリアンブル	下り 同期 ワード	チャネル 種別	基地局ID	移動局ID	メッセージ種別 (チャネル指定)	データ	CRC	

【図10】

101 S	102	103	104	105	106	107	108
プリアンブル	上り 同期ワード	チャネル 種別	基地局10	移動局ID	メッセージ種別 (発信)	データ	CRC

【図11】

111 5	112	113	114	115 S	116 S	117 S	118
プリアンブル	下り 同期リード	チャネル 種別	基地局ID	移動局ID	メッセージ種別 (チャネル指定)	データ	CRC